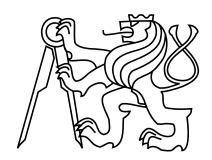
České vysoké učení technické v Praze Fakulta stavební Katedra geomatiky



Cvičení 1

Úloha č. 1: Geometrické vyhledávání bodu

Bc. Petr Poskočil a Bc. Marek Fáber

Vyučující: doc. Ing. Tomáš Bayer, Ph.D.

Studijní program: Geodézie a kartografie, Navazující magisterský

Obor: Geomatika

15. října 2019

Obsah

1	Zadání 1.1 Údaje o bonusových úlohách	1 2
2	Popis problému	3
3	Popis použitých algoritmů	4
	3.1 Winding Algorithm	4
	3.1.1 Problematické situace u Winding Algorithm	5
	3.1.2 Implementace algoritmu	5
	3.2 Ray Crossing Algorithm	6
	3.2.1 Problematické situace u Ray Crossing Algorithm	6
	3.2.2 Implementace metody	7
4	Vstup a výstup aplikace	8
	4.1 Vstup	8
	4.2 Výstup	8
	4.3 Prostředí	9
5	Dokumentace tříd a metod	13
	5.1 Algorithms	13
	5.2 Draw	13
	5.3 Widget	14
6	Závěr	15
	6.1 Neřešené problémy a náměty	15
Li	teratura	16
A	Zdrojový kód aplikace	17
В	Vstupní a výstupní data	18
\mathbf{C}	Aplikace - binární soubor	19

Zadání

Úloha č. 1: Geometrické vyhledávání bodu

 $Vstup: Souvislá polygonová mapa n polygonů <math>\{P_1, ..., P_n\}$, analyzovaný bod q.

Výstup: P_i , $q \in P_i$.

Nad polygonovou mapou implementujete následující algoritmy pro geometrické vyhledávání:

- Ray Crossing Algorithm (varianta s posunem těžiště polygonu).
- Winding Number Algorithm.

Nalezený polygon obsahující zadaný bod q graficky zvýrazněte vhodným způsobem (např. vyplněním, šrafováním, blikáním). Grafické rozhraní vytvořte s využitím frameworku QT.

Pro generování nekonvexních polygonů můžete navrhnout vlastní algoritmus či použít existující geografická data (např. mapa evropských států).

Polygony budou načítány z textového souboru ve Vámi zvoleném formátu. Pro datovou reprezentaci jednotlivých polygonů použijte špagetový model.

Hodnocení:

Krok	Hodnocení
Detekce polohy bodu rozlišující stavy uvnitř, vně na hranici polygonu.	10b
Ošetření singulárního případu u Winding Number Algorithm: bod leží na hraně polygonu.	+2b
Ošetření singulárního případu u obou algoritmů: bod je totožný s vrcholem jednoho či více polygonů.	+2b
Zvýraznění všech polygonů pro oba výše uvedené singulární případy.	+2b
Algoritmus pro automatické generování nekonvexních polygonů.	+5b
Max celkem:	21b

Obrázek 1.1: Zadání cičení č. 1 [1]

1.1 Údaje o bonusových úlohách

Cílem úlohy je představit grafickou aplikaci na geometricko detekci polohy bodu vůči polygonu, která rozlišuje stavy jako uvnitř, vně, a na hranici. Bonusovou úlohou je myšléná širší funkcionalita aplikace. Do aplikace bylo zakomponováno oštření singulárního případu u Winding Number Algorithm - bod ležící na hraně polygonu, dále pak oštření singulárního případu u Winding Number Algorithm a Ray Crossing Algorithm - bod je totožný s vrcholem jednoho nebo více polygonů, a na nakonec grafické zvýraznění polygonů do kterých spadá bod Q včetně ošetření obou singulárních případů [1].

Popis problému

V rovině máme mapu tvořenou j polygony, které se stávají z i vrcholů a σ hran. Do této mapy chceme umístit bod Q a určit jeho polohu vůči polygonům v mapě. Při určování polohy se výpočet provádí pro každý polygon zvlášť a na základně tohoto určení se rozhodne o poloze bodu vůči polygonu/polygonům ve který se bod Q nachází.

- \bullet Bod Qneleží v polygonu p
[j]
- \bullet Bod Q leží v polygonu p[j]
- ullet Bod Q leží na hraně σ polygonu/polygonů
- ullet Bod Q je totožný s vrcholem v[i] polygonu /polygonů

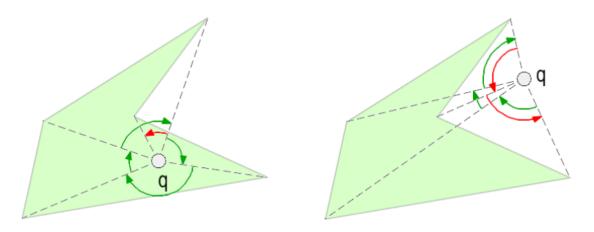
Polohu bodu Q v mapě určíme algoritmy Winding Number Algorithm a Ray Crossing Algorithm. Tyto algoritmy byly zvoleny z důvodu své relativní výpočetní jednoduchosti.

Popis použitých algoritmů

Pro určování polohy bodu Q v mapě tvořené polygony lze uplatnit mnoho algoritmů. Vždy je třeba zvolit vhodný algoritmus, který nebude příliž náročný na tvorbu a výpočet. Z tohoto důvodu byly zvoleny algoritmy Winding Number Algorithm a Ray Crossing Algorithm. Pro řešení úlohy by bylo možné využít také algoritmů Line Sweep Algorithm, Divide and Conquer nebo Brute Force Algorithm [2].

3.1 Winding Algorithm

Tato metoda spočívá ve sčítání úhlu, který svírají spojnice vrchol v[i] s určovaným bodem Q. Pokud se otáčíme ve směru hodinových ručiček od bodu v[i] k bodu v[i+1], tak má úhel kladné znaménko, v opačném případě má znaménko záporné. Pokud výsledný úhel je roven 2π , tak se bod nachází uvnitř polygonu $Q \in p[j]$, jinak polygonu $Q \notin p[j]$.



Obrázek 3.1: Princip Winding Algorithm [2]

Při práci s algoritmy vyvstávají různé problematické situace, je tedy nuté udělat jejich rozbor a ošetřit tyto situace v kódu. K problematickým situacím při řešení této úlohy může dojít,

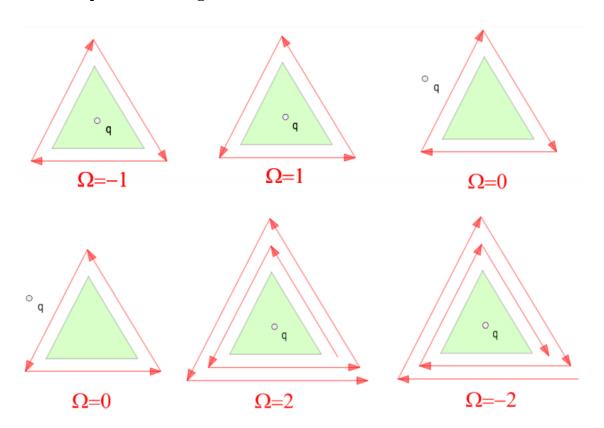
když bod leží na hraně polygonu nebo je totožný s některým vrcholem polygonu. Takovéto situace je potřeba ošetřit, aby i v takovém případě došlo ke správnému výběru polygonu.

3.1.1 Problematické situace u Winding Algorithm

V případě, že by bod Q ležel na některém z vrcholů polygonu, by algoritmus vyhodnotil, že bod leží mimo polygon, jelikož by součet úhlů vyšel menší než 2π . Takovou situace nastane když $q[x_q,y_q]\approx p_i[x_i,y_i]$ a je potřeba v kódu ošetřit podmínkou $|x_p-x_Q|<\epsilon \wedge |y_p-y_Q|<\epsilon$. Pokud je tato podmínka splněna, tak výsledkem je, že se bod nachází uvnitř polygonu.

Pro případ, když bod Q leží na hraně |AB| polygonu, dojde u výpočtu, že bod leží vně polygonu, jelikož součet úhlů vyjde π nebo 3π . Tato situace se ošetřuje podmínkou, kdy platí $(|AB| - (|AQ| + |BQ|)) < \epsilon$.

3.1.2 Implementace algoritmu



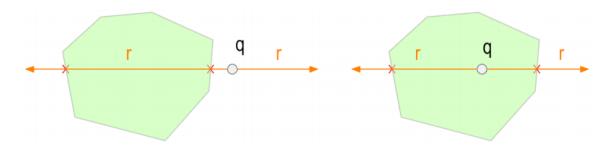
Obrázek 3.2: Princip Winding Algorithm [2]

- 1. Nastavení výchozího úhlu ω rovno 0, volba tolerance $\epsilon:\omega=0,\epsilon=1e-10$
- 2. Určení orientace o_i bodu q ke straně p_i, p_{i+1}

- 3. Určení úhlu $\omega_i = p_i, q, p_{i+1}$
- 4. Volba podmínky pokud pod vlevo: $\omega = \omega + \omega_i$
- 5. V opačném případě: $\omega = \omega \omega_i$
- 6. Volba podmínky pokud rozdíl: $(\omega 2\pi) < \epsilon$, pak platí: $q \in P$
- 7. V opačném případě: $q \notin P$

3.2 Ray Crossing Algorithm

Metoda Ray Crossing Algorithm, česky volně přeloženo jako průšečík paprsku, vychází z určování počtu průsečíků hran polygonu a polopřímky vycházející z libovolného bodu. Když jako výchozí bod polopřímky nebo-li paprseku (ray) zvolíme bod Q, můžeme tak určit jeho polohu vůči polygonu. Počet průsečíků si označíme jako k. Pokud je k liché, tak bod leží uvnitř polygonu $Q \in p[j]$, jinak leží vně $Q \notin p[j]$.

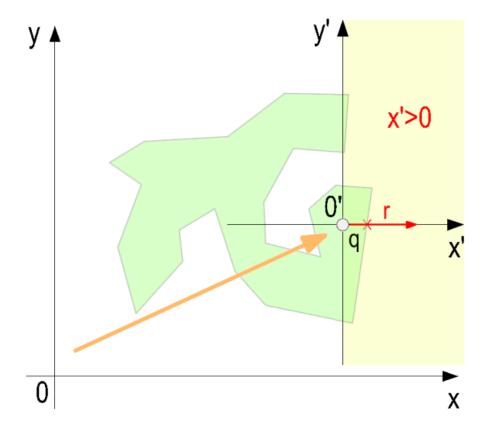


Obrázek 3.3: Princip Ray Crossing Algorithm [2]

3.2.1 Problematické situace u Ray Crossing Algorithm

Při této metodě může dojít takové k situaci, že některá hrana polygonu leží na polopřímce z bodu Q. V takovém případě dochází k tomu, že počet průsečíků polopřímky s hranami polygonu je sudý, i když je bod Q uvnitř polygonu. Z tohoto důvodu se zavádí redukovaný souřadnicový systém s počátkem v bodě Q, kde osa x' je rovnoběžná s osou x a osa y' je kolmá na x'. Řešení úlohy se poté omezí pouze na hrany, jejichž jeden vrchol leží pod osou x' a druhý nad osou x'.

U metody Ray Crossing Algorithm se problematické situace řeší principiálně stejně jako u Winding Number Algorithm, viz. 3.1.1.



Obrázek 3.4: Princip Ray Crossing Algorithm - redukované souřadnice[2]

3.2.2 Implementace metody

- 1. Nastavení počtu průsečíků rovno nule: inters = 0
- 2. Redukce souřadnic x všech bodů polygonu vůči x-ové souřadnici bodu q: $x_i' = x_i x_q$
- 3. Redukce souřadnici v všech bodů polygonu vůči y-ové souřadnici bodu q: $y_i' = y_i y_q$
- 4. Volba podmínky: $if(y_i'>0) \land (y_{i-1}'<=0) ||(y_{i-1}'>0) \land (y_i'<=0)$
- 5. Při splnění podmínky: $x_m^\prime = (x_i^\prime y_{i-1}^\prime x_{i-1}^\prime y_i^\prime)/(y_i^\prime y_{i-1}^\prime)$
- 6. Pokud $x_m'>0$, zvýšení počtu průse
číků o jeden: inters=inters+1
- 7. Určení zda počet průsečíků sudý či lichý: if(inters%2)=0, pak: $q\in P$ počet průsečíků je sudý
- 8. V opačném případě: $q \notin P$

Vstup a výstup aplikace

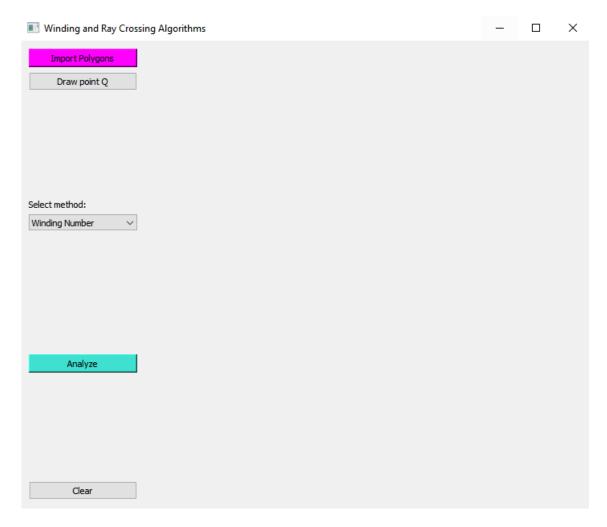
4.1 Vstup

- Vstupními daty pro tuto úlohu je textový soubor formátu .txt a bod Q. Textový soubor je potřeba do aplikace načíst pomocí tlačítka "Import Polygons". Soubor obsahuje body jednotlivých polygonů v řádcích ve formátu [číslo bodu, souřadnice X, souřadnice Y]. Každý polygon začíná bodem 1 a končí číslem n-tým bodem, pokud v souboru je načítán bod s číslem 1, dojde k ukončení předchozího polygonu a začíná nový polygon. Čísla bodů a souřadnice jsou v souboru odděleny mezerami.
- ullet Bod Q do aplikace vloží uživatel kliknutím levým tlačítkem myši po aktivování přes tlačítko "Draw point Q".

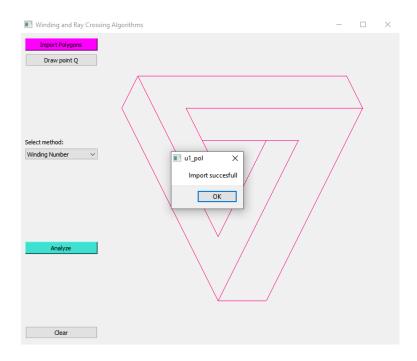
4.2 Výstup

- ullet Výstupem úlohy je grafická aplikace, která po načtení souboru s polygony a volbě bodu Q určí polygon, ve kterém se bod nachází. Pro analýzu polohy bodů je možné zvolit ze dvou algoritmů Winding Number Algorithm a Ray Crossing Algorithm.
- Polygon, ve kterém se bod nachází, se po stisknutí tlačítka "Analyze"vybarví.
- Pokud je bod na hraně dvou polygonů nebo je totožný s vrcholem více polygonů, tak se vybarví všechny dotčené polygony.
- Pokud se bod nenachází v žádném polygonu, tak se žádný polygon nevybarví.
- Grafický výstup se pak stiskem tlačítka "Clear"smaže.

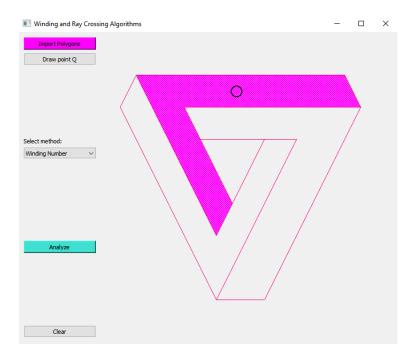
4.3 Prostředí



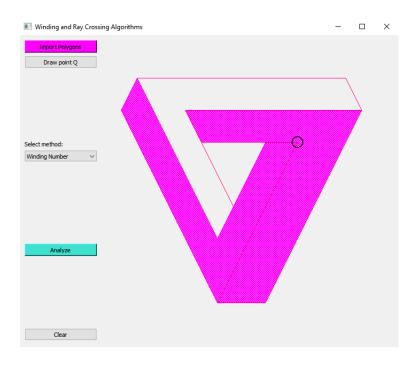
Obrázek 4.1: Prostředí po spoštění aplikcace



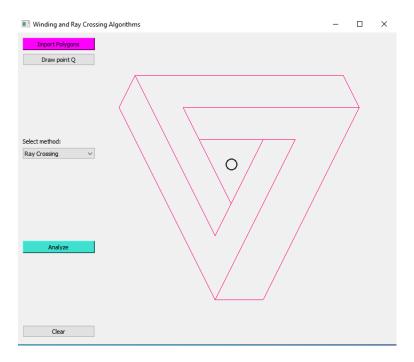
Obrázek 4.2: Hláška úspěšného importu



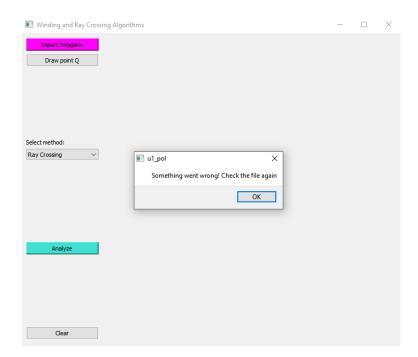
Obrázek 4.3: Vybarvení polygonu obsahujícího bod Q



Obrázek 4.4: Vybarvení dvou polygonů s dotykem



Obrázek 4.5: Analýza bodu mimo polygony



Obrázek 4.6: Hláška neúspěšného importu

Dokumentace tříd a metod

5.1 Algorithms

- int getPositionWinding(QPointF q, QPolygonF pol)
 Funkce, která určuje polohu bodu vůči polygonu metodou Winding Number Algorithm.
 Na vstupu funkce je určovaný bod q a polygon P. Výstupem je celé číslo a to 1(bod leží uvnitř polygonu, na hraně nebo na vrcholu), 0(bod leží vně polygonu) nebo -1(jiné).
- int getPositionRay(QPointF q, QPolygonF pol)
 Funkce, která určuje polohu bodu vůči polygonu metodou Ray Crossing Algorithm.
 Na vstupu funkce je určovaný bod q a polygon P. Výstupem je celé číslo a to 1(bod leží uvnitř polygonu, na hraně nebo na vrcholu) nebo 0(bod leží vně polygonu).
- int getPointLinePosition(QPointF &q, QPointF &a, QPointF &pol)

 Tato funkce určuje pozici bodu vůči linii. Na vstupu funkce je určovaný bod a dva body přímky "a"a "b". Ze dvou bodů přímky můžeme určit determinant, jehož hodnotu porovnáváme se zvolenou minimální hodnotou "eps". Výstupem funkce je celé čislo, které nabívá hodnot 1(pod leží v levé polorovině), 0(bod leží v pravé polorovině) a -1(bod leží na hraně).
- double get2LinesAngle(QPointF &p1,QPointF &p2,QPointF &p3, QPointF &p4)
 Tato funkce počítá úhel mezi dvěma hranami. Na vstupu jsou 4 body, které určují dvě
 přímky. Výstupem je velikost úhlu ve stupních typu double.

5.2 Draw

- \bullet $void\ paintEvent)$ Metoda, která vykresluje naimportované polygony a bod q. Dále vykreslí polygon, uvnitř kterého se nachází bod Q.
- void mousePressEvent)
 Po kliknutí myši uloží souřadnice bodu Q.

ullet void setDrawPoint

Slouží k zapnutí vykreslování bodu Q. Po spuštění programu lze vytvářet bod q až po stisknutí tlačítka Draw Point. Po obětovném stisknutí je vytváření bodu q opět vypnuté.

- void clearCanvas Slouží k vyčištění grafického okna od všech polygonů i bodu Q.
- bool importPolygons
 Používá se k načtení textového souboru s body polygonů.

5.3 Widget

- void on_pushButton_3_clicked)
 Vyčistí okno aplikace. V aplikaci se jedná o tlačítko "Clear".
- void on_pushButton_clicked) Slouží k tvorbě bodu q. V aplikaci se jedná o tlačítko "Draw Points".
- void on_pushButton_2_clicked
 Spustí výpočet algoritmu pro určení polohy bodu. V aplikaci se jedná o tlačítko "Analyze".
- void on_importPolygons_clicked
 Při stisknutí tlačítka se otevře dialogové okno pro vyhledání souboru se souřadnicemy
 bodů polygonů. V aplikaci se jedná o tlačítko "Import Polygon".

Závěr

Do vytvořené aplikace lze načíst data polygonů, vytvořit bod Q a spočítat zda bod leží uvnitř polygonu. Aplikace vybarví Polygon, který obsahuje bod Q. V programu jsou vyřešeny i případy, kdy se bod nalézá na hraně nebo vrcholu jednoho nebo více polygonů.

6.1 Neřešené problémy a náměty

- Z časové tísně nebyla v úloze vyřešena tvorba nekonvexních polygonů.
- Data musí být předem upravena, jelikož program má předdefinovanou velikost vykreslovacího okna. V ideálním případě by bylo dobré kdyby se načtená data sama přízpůsobila velikosti okna.
- Praktické by též bylo rozšířit aplikaci o funkci jež převádí kartézské souřadnice do souřadnic obrazových.

Literatura

- [1] T. Bayer. Geometrické vyhledávání bodu, cvičení č. 1 předmětu Algoritmy v digitální kartografii, 2016. https://web.natur.cuni.cz.
- [2] T. Bayer. Geometrické vyhledávání bodu, přednáška č. 2 předmětu Algoritmy v digitální kartografii, 2016. https://web.natur.cuni.cz.

Příloha A

Zdrojový kód aplikace

Zdrojový kód aplikace je dostupný z veřejného profilu petrposkocilna github.com Jméno repozitáře: $ADK_poskocil_faber$

Podsložka: *u1 pol*

https://github.com/petrposkocil/ADK_poskocil_faber/U1/u1_pol

Obsažené soubory:

```
1_pol.pro //Qt creator project file algorithms.h //Header file draw.h //Header file widgets.h //Header file algorithms.cpp //Source code file draw.cpp //Source code file widgets.cpp //Source code file widgets.ui //User interface file
```

Příloha B

Vstupní a výstupní data

Vstupní data jsou dostupná z veřejného profilu petrposkocil na github.com

Jméno repozitáře: $ADK_poskocil_faber$

Soubor: imput data.txt

https://github.com/petrposkocil/ADK_poskocil_faber/U1/imput_data.txt

Výstupní data jsou ve fromě grafického znázornění výsledků algoritmů. Polygon do kterého padnou souřadnice bodu Q je vyzobrazen barevnou šrafou.

Příloha C

Aplikace - binární soubor

Aplikace je dostupná z veřejného profilu petrposkocilna github.com

Jméno repozitáře: $ADK_poskocil_faber$

Soubor: $u1_pol.exe$

https://github.com/petrposkocil/ADK_poskocil_faber/U1/u1_pol.exe